

# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number : 09-282235

(43)Date of publication of application : 31.10.1997

(51)Int.Cl.

G06F 12/14

G06F 3/06

G06K 17/00

(21)Application number : 08-096900

(71)Applicant : TOSHIBA CORP

(22)Date of filing : 18.04.1996

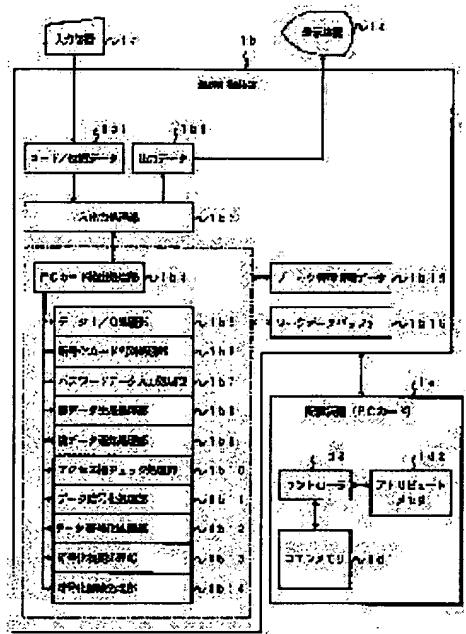
(72)Inventor : MIURA YOSHIYUKI

## (54) ACCESS CONTROL METHOD

### (57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To improve the security of a portable storage medium such as a PC card.

SOLUTION: When a ciphering request for using a non-ciphered PC card 1d as a cipher card is issued from a user, the user is urged to input a password to be used in key data generation for the ciphering and deciphering processings of the PC card 1d. Then, the password inputted from the user is stored in the PC card 1d, key data are generated by utilizing the data and the key data are presented to the user. Thereafter, based on the generated key data, the ciphering processing of the data already stored in the mounted PC card 1d and the processing of re-storing the ciphered data in the PC card 1d are performed. Thus, the ciphering is performed even to the PC card 1d in use in which the data are already stored.



## LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

(19)日本国特許庁 (JP)

## (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開平9-282235

(43)公開日 平成9年(1997)10月31日

(51)Int.Cl. <sup>6</sup>	識別記号	府内整理番号	F I	技術表示箇所
G 06 F 12/14	3 2 0		G 06 F 12/14	3 2 0 B
3/06	3 0 4		3/06	3 0 4 H
G 06 K 17/00			G 06 K 17/00	E

審査請求 未請求 請求項の数4 O L (全12頁)

(21)出願番号 特願平8-96900

(22)出願日 平成8年(1996)4月18日

(71)出願人 000003078

株式会社東芝

神奈川県川崎市幸区坂川町72番地

(72)発明者 三浦 佳之

東京都青梅市末広町2丁目9番地 株式会社東芝青梅工場内

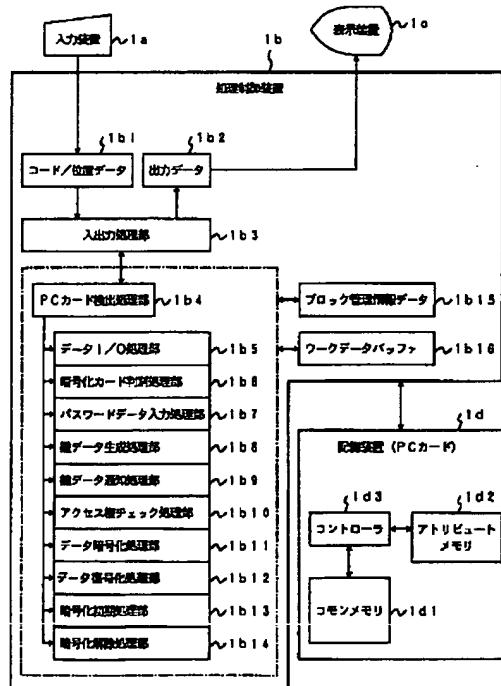
(74)代理人 弁理士 鈴江 武彦 (外6名)

(54)【発明の名称】 アクセス制御方法

### (57)【要約】

【課題】PCカードなどの可搬型記憶媒体に対するセキュリティ性の向上を図る。

【解決手段】暗号化されてないPCカード1dを暗号カードとして使用する暗号化要求がユーザから発行されると、PCカード1dの暗号化および復号化処理のためのキーデータ生成に用いるパスワードの入力がユーザに促される。そしてユーザから入力されたパスワードをPCカード1dに格納すると共に、そのデータを利用してキーデータを生成し、そのキーデータをユーザに提示する。この後、生成したキーデータに基づいて、装着されたPCカード1dに既に格納されているデータの暗号化処理、およびその暗号化データをPCカード1dに再格納する処理が行われ、これによって、既にデータが格納されている使用中のPCカード1dに対してもその暗号化が行われる。



## 【特許請求の範囲】

【請求項1】可搬型記憶媒体が取り外し自在に装着される計算機システムで使用されるアクセス制御方法において、前記計算機システムに装着された可搬型記憶媒体に対する暗号化要求に応じて、ユーザからの入力パスワードに基づいて前記可搬型記憶媒体に格納するデータを暗号化／復号化するためのキーデータを生成してそれをユーザに提示すると共に、前記入力パスワードを前記可搬型記憶媒体に格納し、

前記生成したキーデータに基づいて、前記装着された可搬型記憶媒体に既に格納されているデータを暗号化し、その暗号化データを前記可搬型記憶媒体に再格納し、前記暗号化データを格納する可搬型記憶媒体が前記計算機システムに装着されたとき、前記可搬型記憶媒体から読み出した入力パスワードから暗号化／復号化用キーデータを生成し、その生成した暗号化／復号化用キーデータとユーザから入力される暗号化／復号化用キーデータとの比較結果に基づいて前記可搬型記憶媒体に対するアクセス権の有無を判定し、

アクセス権を有すると判定されたとき、前記可搬型記憶媒体に対するデータ書き込み／読み出し要求に応じて、ライトデータの暗号化およびその暗号化データの書き込み、または暗号化データの読み出しおよびその復号化を行ふことを特徴とするアクセス制御方法。

【請求項2】前記アクセス権を有すると判定されたとき、前記可搬型記憶媒体に対する暗号化解除要求に応じて、前記可搬型記憶媒体から前記入力パスワードを削除すると共に、前記暗号化されて格納されているデータを復号化して、前記可搬型記憶媒体に再格納することを特徴とする請求項1記載のアクセス制御方法。

【請求項3】可搬型記憶媒体が取り外し自在に装着される計算機システムで使用されるアクセス制御方法において、

前記可搬型記憶媒体が前記計算機システムに装着されたとき、その装着された可搬型記憶媒体が暗号化媒体であるか否かを検出し、

前記装着された可搬型記憶媒体が非暗号化媒体であるとき、ユーザからの暗号化要求に応じて、入力パスワードに基づいて前記可搬型記憶媒体に格納するデータを暗号化／復号化するためのキーデータを生成してそれをユーザに提示すると共に、前記入力パスワードを前記可搬型記憶媒体に格納し、

前記生成したキーデータに基づいて、前記可搬型記憶媒体に既に格納されているデータを暗号化し、その暗号化データを前記可搬型記憶媒体に再格納し、

前記装着された可搬型記憶媒体が暗号化媒体であるとき、前記可搬型記憶媒体から読み出した入力パスワードから暗号化／復号化用キーデータを生成し、その生成した暗号化／復号化用キーデータとユーザから入力される

暗号化／復号化用キーデータとの比較結果に基づいて前記可搬型記憶媒体に対するアクセス権の有無を判定し、アクセス権を有すると判定されたとき、前記可搬型記憶媒体に対するデータ書き込み／読み出し要求に応じて、ライトデータの暗号化およびその暗号化データの書き込み、または暗号化データの読み出しおよびその復号化を行ふことを特徴とするアクセス制御方法。

【請求項4】前記アクセス権を有すると判定されたとき、前記可搬型記憶媒体に対する暗号化解除要求に応じて、前記可搬型記憶媒体から前記入力パスワードを削除すると共に、前記暗号化されて格納されているデータを復号化して、前記可搬型記憶媒体に再格納することを特徴とする請求項3記載のアクセス制御方法。

## 【発明の詳細な説明】

## 【0001】

【発明の属する技術分野】この発明は、可搬型記憶媒体が取り外し自在に装着される計算機システムで使用されるアクセス制御方法に関する。

## 【0002】

【従来の技術】従来、半導体メモリを内蔵したPCカードやフロッピーディスクなどの可搬型記憶媒体に対するデータ書き込みにおいては、書き込みデータを変形させることなく、そのままの状態で記憶媒体に格納するという方式が採用されており、データを書き込んだユーザ以外の他のユーザでも簡単にそのデータに対してアクセスすることができた。なお、この方式におけるデータセキュリティ方式としては、ハードウェア的にはライトプロテクトスイッチによる書き込み禁止や、ソフトウェア的にはファイルの属性情報を変更することによる書き込み禁止ファイルや隠しファイルなどが知られている。

【0003】しかしながら、このようなセキュリティ方式を採用しても、PCカード内やフロッピーディスクのデータ構成は誰でも容易に解析および確認することができ、かつ、それらの属性も容易に変更することができるため、十分な秘匿性を得ることはできなかった。

【0004】また、セキュリティを考慮したデータの格納方式としては、PCカードなどの記憶媒体内にパスワードデータを格納し、アクセス時にパスワード入力をを行うことにより、その記憶媒体に格納されているパスワードとの照合を行い、アクセス権をチェックした後、データライトおよびリードを行う方式が知られている。さらに、記憶するファイルまたはディレクトリ毎に暗号化処理を行うことにより他のユーザがアクセスしても有効なデータを取得することができないようとする方式もある。なお、この時に使用される暗号化用のキー（鍵）データは、それぞれファイルまたはディレクトリの属性情報として付加され、これを取得することにより、暗号化後のデータの復号化が実現される。

【0005】しかし、これらのセキュリティ方式においては、PCカードなどの記憶媒体内にパスワードまた

は暗号化／復号化用キーデータ自体を格納しているため、I／Oアクセス時には解析できないものの、記憶媒体内のデータを解析することにより、それらの取得を行うことができ、その後容易にデータをアクセスすることができる。つまり、単一レベルでの秘匿しか行っていないため、容易にそれを解除することができ、これも秘匿性の低いものであった。

#### 【0006】

【発明が解決しようとする課題】上述したように、半導体メモリを内蔵したPCカードや、フロッピーディスクなどの可搬型記憶媒体に対する従来のセキュリティ方式では、第三者が容易に属性を変更することができたり、パスワードや暗号化用のデータを解析し取得することができるため、個人単位で携帯する可搬型記憶媒体の個人情報を秘匿化するセキュリティ技術としては信頼性の低いものであった。

【0007】そこで、最近では、ファイルやディレクトリ単位ではなく、PCカードなどの記憶媒体単位でそこに書き込むデータを暗号化するセキュリティ方式が本出願人により提案されている（特願平8-42913号）。しかし、このセキュリティ方式は、PCカードフォーマット時に、そのPCカードに今後書き込むライトデータに対して暗号化処理を行うための設定をPCカードに対して行う方式であるため、使用中のPCカードについては、それを再フォーマットしない限り暗号化処理を行うことはできない。このため、既にデータが格納されているPCカードに対しては、そのデータを格納したままの状態では、そのPCカードを暗号化処理することはできない。また、暗号化処理されたPCカードの秘匿を解除する機能が用意されておらず、解除するためには、PCカードを再フォーマットしなければならないという問題があった。

【0008】この発明はこの様な点に鑑みてなされたものであり、使用中の可搬型記憶媒体に対してもその媒体単位で秘匿性の高い暗号化処理を容易に行うことができるアクセス制御方法を提供することを目的とする。

#### 【0009】

【課題を解決するための手段】この発明は、可搬型記憶媒体が取り外し自在に装着される計算機システムで使用されるアクセス制御方法において、前記計算機システムに装着された可搬型記憶媒体に対する暗号化要求に応じて、ユーザからの入力パスワードに基づいて前記可搬型記憶媒体に格納するデータを暗号化／復号化するためのキーデータを生成してそれをユーザに提示すると共に、前記入力パスワードを前記可搬型記憶媒体に格納し、前記生成したキーデータに基づいて、前記装着された可搬型記憶媒体に既に格納されているデータを暗号化し、その暗号化データを前記可搬型記憶媒体に再格納し、前記暗号化データを格納する可搬型記憶媒体が前記計算機システムに装着されたとき、前記可搬型記憶媒体から読み

出した入力パスワードから暗号化／復号化用キーデータを生成し、その生成した暗号化／復号化用キーデータとユーザから入力される暗号化／復号化用キーデータとの比較結果に基づいて前記可搬型記憶媒体に対するアクセス権の有無を判定し、アクセス権を有すると判定されたとき、前記可搬型記憶媒体に対するデータ書き込み／読み出し要求に応じて、ライトデータの暗号化およびその暗号化データの書き込み、または暗号化データの読み出しおよびその復号化を行うことを特徴とする。

【0010】このアクセス制御方法によれば、PCカードやフロッピーディスクなどの可搬型記憶媒体を暗号カードとして使用する暗号化要求がユーザから発行されると、可搬型記憶媒体の暗号化および復号化処理のためのキーデータ生成に用いるパスワードの入力がユーザに促される。そしてユーザから入力されたパスワードを可搬型記憶媒体に格納すると共に、そのデータを利用してキーデータを生成し、そのキーデータをユーザに提示する。このようにして、可搬型記憶媒体には、キーデータ生成に使用したパスワードだけが格納され、キーデータはアクセス制御方法を実現するためのI／O制御システムとして使用されるソフトウェア内部で保持管理される。この後、生成したキーデータに基づいて、装着された可搬型記憶媒体に既に格納されているデータの暗号化処理、およびその暗号化データを前記可搬型記憶媒体に再格納する処理が行われ、これによって、既にデータが格納されている使用中の可搬型記憶媒体に対してもその暗号化が行われる。

【0011】暗号化された可搬型記憶媒体が計算機システムに装着されたときは、アクセス権チェックが行われる。このアクセス権チェックでは、ユーザにパスワードではなく、キーデータを入力させ、それが、可搬型記憶媒体から読み出したパスワードから生成したキーデータと比較される。そして、アクセス権を有すると判定された場合には、データ書き込み／読み出し要求に応じてライトデータの暗号化およびその暗号化データの書き込み、または暗号化データの読み出しおよびその復号化を行う。

【0012】したがって、使用中の可搬型記憶媒体に対してもその媒体単位で秘匿性の高い暗号化処理を容易に行うことができる。また、記憶媒体には実際にデータ暗号化および復号化の際に使用されるキーデータを格納しておくのではなく、あくまでもそのキーデータを生成するための元となるパスワードのみが格納されているので、第三者が記憶媒体内のデータを単純に解析しただけでは秘匿を解くことはできない。よって、個人単位で携帯され、且つ計算機システムに着脱自在に装着して使用されるという特徴を持つ可搬型記憶媒体のセキュリティ保持に適したアクセス制御を実現できる。

#### 【0013】

【発明の実施の形態】以下、図面を参照してこの発明の

実施形態を説明する。図1には、この発明の一実施形態に係るアクセス制御方法が適用される計算機システムとそのシステムで実行されるプログラムの機能構成が示されている。ここでは、計算機システムに取り外し自在に装着可能な可搬型記憶媒体として、半導体メモリを搭載したPCカードを例にとって説明する。

【0014】この計算機システムは、キーボードやマウスあるいはペンやトラックボールなどからなる入力装置1a、および表示装置1cを有する計算機本体を備えており、この計算機本体にはそれが電源オンの状態であってもPCカード1dの装着、取り外しを行うことができる。

【0015】処理制御装置1bは、PCカード1dの計算機システム本体との挿抜判別、PCカード1dに対するデータ秘匿化の設定および設定解除、また、計算機システム本体からリクエストされたI/Oリクエストを判別し、データ暗号化および復号化処理を介してのPCカード1dへのデータI/O制御、また、これらの処理に応じた入力装置1aおよび表示装置1cを介しての入出力制御を行うものであり、その機能は、計算機システム本体内のCPUによって実行されるソフトウェアであるPCカードドライバを利用して実現されている。

【0016】この処理制御装置1bは、入力装置1aより入力されたコード/位置データ1b1と表示装置1cに出力される文字データやグラフィックデータなどの出力データ1b2を処理する入出力処理部1b3と、計算機システム本体に対するPCカード1dの挿抜の検出、およびPCカードの種類の判別を行うPCカード検出処理部1b4と、PCカード1dに対するI/Oリクエストを判別し、PCカード1dへのデータI/O処理を行うデータI/O処理部1b5と、PCカード検出処理部1b4により検出、判別されたPCカードが暗号化されたPCカードであるか否かを判別する暗号化カード判別処理部1b6と、暗号化されていないPCカード1dに対して暗号化/非暗号化の設定の選択および、暗号化する際の鍵データ(キーデータ)生成に使用するパスワードデータの入力およびPCカード1dへの格納を行うパスワード入力処理部1b7と、パスワード入力処理1b7により入力、格納されたパスワードデータより、データ暗号化/復号化用のキーデータ生成を行うキーデータ生成処理部1b8と、キーデータ生成処理部1b8により生成されたキーデータをユーザに通知するキーデータ通知処理部1b9と、暗号化されているPCカード1dに対するアクセス権をチェックするためにキーデータの入力とそのデータの判別を行うアクセス権チェック処理部1b10と、暗号化されているPCカード1dに対してデータの書き込みを行う場合に、対象データを暗号化するデータ暗号化処理部1b11と、暗号化されているPCカード1dに対してデータの読み込みを行う場合に、対象データを復号化するデータ復号化処理部1b1

2と、計算機システム本体に正規のPCカード1dが装着され、そのPCカード1dに対して暗号化が設定された場合に、データI/O処理部1b5とデータ暗号化処理部1b11により既にPCカード1d内に格納されているデータの暗号化を行う暗号化初期処理部1b13と、計算機システム本体に正規のPCカード1dが装着され、PCカード1dに対して暗号化の設定が解除された場合に、データI/O処理部1b5とデータ復号処理部1b12により既にカード内に格納されているデータの復号化およびパスワードデータの削除を行う暗号化解除処理部1b14と、PCカード内に格納するデータを管理するためのブロック管理情報データ1b15と、各処理部にて使用される変数の格納やバッファとして使用されるワークデータバッファ1b16とから構成される。

【0017】また、PCカード1dは、計算機システム本体からのデータI/Oコントロール処理信号に応じてコモンメモリ1d1やアトリビュートメモリ1d2へのデータリード/ライト制御を行うコントローラ1d3と、このコントローラ1d3を介して計算機システム本体から送信されるデータを格納するコモンメモリ1d1と、PCカード1dの属性情報が格納されているアトリビュートメモリ1d2とにより構成される。なお、これらのメモリは、フラッシュEEPROMなどの不揮発性メモリを使用して構成される。

【0018】図2は、ブロック管理情報データ1b15の構成図である。PCカードへ1dのデータライトは、ハードディスク装置やフロッピィディスク装置同様、ブロック(セクタ)単位でのデータI/O制御によって行われるため、ブロック管理情報データ1b15は、図示のように、PCカード内の総ブロック数データ2aと、使用不能となった不要ブロックを管理するための不良ブロック数データ2bと、不良ブロックとなったブロックNo.1~Nデータ2cと、不良になったブロックの代替先であるスペアブロックのスペアブロック数データ2dと、スペアブロックの代替ブロック数であるスペアブロック登録数データ2eと、スペアブロックNo.1~Nデータ2fを備えて構成する。

【0019】図3は、アトリビュートメモリ1d2の構成図である。アトリビュートメモリには、PCカードサイズ3aと、スペアブロック数3bと、製造メーカ名3cと、リリースバージョン3dと、パスワードデータ3dなどのカード属性情報が格納されている。

【0020】以降、PCカードドライバを利用して実行されるPCカード1dに対するアクセス制御の手順を説明する。まず、アクセス制御処理の基本的な流れについて説明する。

【0021】PCカード1dの装着時には、それが暗号化カードであるか否かが調べられ、暗号化カードでない場合には、PCカード1dに対して暗号化処理を施すか

否かをユーザに選択させ、暗号化する場合に、その暗号化および復号化処理のための暗号化／復号化用キーデータを生成に用いるパスワードデータをユーザに入力させる。そして入力されたパスワードデータをPCカード1d内に格納すると共に、そのデータを利用して暗号化／復号化用キーデータを生成し、そのキーデータをユーザにアナウンスする。そして、既に格納されているデータの暗号化、およびその暗号化データの再格納が行われる。装着されたカードが暗号化カードであった場合には、ユーザに暗号化／復号化用キーデータを入力させ、PCカード1dへのアクセス権をチェックする。

【0022】具体的には、以下のステップを利用してアクセス制御が行われる。

(1) ユーザに対して入力や確認を促す入出力ステップ。

(2) PCカードと計算機システム本体との着脱状態や正規PCカードの検出および判別を行うPCカード検出ステップ。

【0023】(3) PCカードに対するデータI/Oリクエストを判別し、リクエストに対応するデータI/O処理を行うデータI/Oステップ。

(4) カード内データより暗号化されているカードを否かをチェックし、その結果を入出力ステップによりユーザにアナウンスする暗号化カードチェックステップ。

【0024】(5) 暗号化カードチェックステップによりPCカードが暗号化されていないと判別された場合に、入出力ステップによりPCカードを暗号化するか否かの選択をユーザに促し、暗号化が選択された場合には暗号化／復号化用のキーデータの元となるデータの入力を促し、その結果ユーザが入力したデータをPCカード内に記憶するパスワード入力ステップ。

【0025】(6) パスワード入力ステップにより入力し記憶されたパスワードデータを元に、実際にデータの暗号化／復号化時に使用される暗号化／復号化用のキーデータを生成するキーデータ生成ステップ。

【0026】(7) キーデータ生成ステップにより生成されたキーデータを、入出力ステップによりユーザにアナウンスするキーデータ通知ステップ。

(8) 暗号化カードチェックステップによりPCカードが暗号化されていると判別された場合に、入出力ステップによりデータ暗号化／復号化用のキーデータの入力をユーザに促し、そのデータがPCカード内に記憶されるパスワードデータを元にキーデータ生成ステップにより生成されたデータを比較することにより、PCカードに対するアクセス権を判別するアクセス権チェックステップ。

【0027】(9) アクセス権チェックステップによりPCカードに対するアクセス権を取得した場合のPCカードへのデータ書き込みに対して、キーデータ生成ステップによりデータ暗号化／復号化用キーデータを生成

し、そのキーデータを元にデータを暗号化しPCカード内に格納するデータ暗号化ステップ。

【0028】(10) アクセス権チェックステップによりPCカードに対するアクセス権を取得した場合のPCカードのデータ読み出しに対して、キーデータ生成ステップによりデータ暗号化／復号化用キーデータを生成し、そのキーデータを元にデータを復号化した結果をI/Oリクエストに渡すデータ復号化ステップ。

【0029】(11) 暗号化カードチェックステップによりPCカードが暗号化されていないと判別された場合に、PCカード内のデータの有無を判別し、パスワード入力ステップ、キーデータ生成ステップおよび、データ暗号化ステップにより、PCカード内に格納されたパスワードデータを元にデータ暗号化／復号化用のキーデータを生成し、このキーデータを元にPCカード内のデータを暗号化する暗号化初期処理ステップ。

【0030】(12) 暗号化カードチェックステップによりPCカードが暗号化されていると判別され、アクセス権チェックステップによりPCカードへのアクセス権を取得した場合に、入出力ステップによりPCカードの暗号化を解除するか否かの判別をユーザに促し、その結果ユーザが解除を選択した場合に、PCカード内に格納されているパスワードデータを削除し、暗号化されたデータを復号化する暗号化解除ステップ。

【0031】次に、図4のフローチャートを参照して、PCカードアクセス制御処理におけるメイン処理の流れを説明する。PCカード1dのアクセス制御は、計算機システム本体のメインメモリ（またはEMSメモリ）に常駐するPCカードデバイスドライバによって実行されるものであり、このPCカードデバイスドライバは、計算機システム本体を起動した際にメインメモリ（またはEMSメモリ）内への常駐や、PCカードに対するI/Oポートアドレスの割り当て、あるいはPCカードスロットのディスクデバイスへの割り当てなどの初期化処理を行い、計算機システム本体に処理を戻す（ステップ4a～4c）。これにより、PCカードデバイスドライバは、割り当てられたディスクデバイスに対応するPCカードの装着待ち状態となる。

【0032】計算機システム本体のPCカードスロットにPCカード1dが装着されると、計算機システム本体は、そのPCカード1dからのPCカード装着信号を検出し、PCカードデバイスドライバをコールする。

【0033】PCカードデバイスドライバは、計算機システム本体からのアトリビュートメモリセレクト信号を受け取り、PCカード検出処理部1b4にて、PCカード内のアトリビュートメモリ1d2のデータをワークメモリデータバッファ1b16内に取り込み、装着されたPCカードが本デバイスドライバが認識可能なPCカードであるか否かを判別する（ステップ4d、4e）。

【0034】この結果、本デバイスドライバが認識不可

可能なPCカードと判別した場合は、入出力処理部1b3を介して、ユーザに、正規でないまたはフォーマットされていないPCカードであることをアナウンスし、計算機システム本体に処理を戻す（ステップ4f～4h）。

【0035】また、本デバイスドライバが認識可能なPCカードと判別した場合は、暗号化カード判別処理部1b6にて、取得したアトリビュートデータ内のパスワードデータ3e領域内のデータをチェックし、暗号化処理が設定されているPCカードであるか否かを判別する（ステップ4i）。この結果、暗号化処理が設定されていないPCカードと判別された場合、暗号化カード判別処理部1b6は、入出力処理部1b3を介してユーザに、暗号化されていないPCカードであることと、そのPCカードに暗号化処理を設定するか否かの選択をアナウンス表示する（ステップ4j）。

【0036】もしユーザが、暗号化設定を選択した場合には、PCカード暗号化設定処理を行った後計算機システム本体に処理を戻し、設定しない方を選択した場合は、そのまま計算機システム本体に処理を戻す（ステップ4k～4h）。PCカード暗号化設定処理の詳細は図5を参照して後述する。

【0037】また、暗号化カード判別処理部1b6にて既に暗号化処理が設定されているPCカードと判別された場合には、そのPCカードに対するアクセス権を取得するために、アクセス権チェック処理部1b10にて、入出力処理部1b3を介してユーザに、暗号化処理が設定されたPCカードであることと、暗号化／復号化処理に使用されるキーデータの入力を促す（ステップ4o）。そして、アトリビュートメモリより取得したデータ内のパスワードデータを元に生成したキーデータと、ユーザが入力したキーデータを比較する（ステップ4p）。その結果、両者のキーデータが一致しない場合には、入出力処理部1b3を介して、アクセス権が所得できないことをエラーとして表示した後、処理を計算機システム本体に戻す（ステップ4q～4s）。また、両者のキーデータが一致した場合には、入出力処理部1b3を介してユーザに、暗号化処理が設定されたPCカードであることと、そのPCカードの暗号化処理設定を解除するか否かの選択をアナウンス表示する（ステップ4t）。

【0038】もしユーザが暗号化設定の解除を選択した場合には、PCカード暗号化設定解除処理を行った後計算機システム本体に処理を戻し、設定解除しない方を選択した場合には、そのまま計算機システムに処理を戻す（ステップ4u～4x）。PCカード暗号化設定解除処理の詳細は、図6を参照して後述する。

【0039】また、計算機システム本体の入力装置よりPCカードに対応するディスクデバイスに対して、データライトあるいはデータリードなどのI/Oリクエスト

コマンドが入力された場合、データI/O処理にてPCカードの確認とデータI/O処理を行い、ステータス値をセットした後、計算機システム本体のデータI/Oコマンドに処理を戻す（ステップ4y～4a'）。データI/O処理の詳細は、図7のフローチャートを参照して後述する。

【0040】次に、上述したPCカード暗号化設定処理、PCカード暗号化設定解除処理およびデータI/O処理の流れについて説明する。

10 (PCカード暗号化設定処理) まず、PCカード暗号化設定処理を図5のフローチャートを参照して説明する。

【0041】本デバイスドライバのメイン処理より本処理がコールされると、パスワード入力処理部1b7にて、入出力処理部1b3を介してユーザにデータ暗号化／復号化処理に使用されるキーデータを生成するためのパスワードデータの入力を促す（ステップ5a）。ここで入力されたパスワードデータは、PCカード内のアトリビュートメモリ1d2内のパスワードデータ3e領域に格納される（ステップ5b）。

20 【0042】そして、このパスワードデータを元に、キーデータ生成処理部1b8にて、実際にデータ暗号化／復号化で使用されるキーデータを生成し、キーデータ通知処理部1b9にて、ユーザに生成されたキーデータをアナウンスする（ステップ5c、5d）。

【0043】また、PCカード内の既に格納されているデータに対しても暗号化を行うため、暗号化初期処理部1b13にて、PCカード内のブロック管理情報データを取得し、その情報に基づいてPCカード内のデータを取得し、データI/O処理部1b5内の暗号化処理を経由したデータライト処理を介してデータを暗号化して、その暗号化データを同一格納位置に再度格納した後、メイン処理に処理を戻す（ステップ5e～5g）。

30 【0044】(PCカード暗号化設定解除処理) 次に、PCカード暗号化設定解除処理を図6のフローチャートを参照して説明する。

【0045】本デバイスドライバのメイン処理より本処理がコールされると、暗号化解除処理部1b14にて、PCカード内の前記アトリビュートメモリ1d2データ内のパスワードデータ3e領域内のデータを削除する

40 (ステップ6a)。なお、この時点でPCカード内に格納されていたパスワードデータは削除するが、本処理がコールされる前にメイン処理で取得したキーデータはメモリ内に保持される。

【0046】そして、PCカード内に既に格納されているデータに対しても暗号化を解除するために、PCカード内のブロック管理情報データを取得し、その情報とキーデータに基づいて、データI/O処理部1b5内の復号化処理を経由したデータリード処理を介して暗号化されたデータを元に戻した後、暗号化処理を経由しないデータライト処理を介して、再度データを同一位置に格納

11

する（ステップ6 b～6 c）。以上の処理を行った後、処理をメイン処理に戻す（ステップ6 d）。

#### データI/O処理

（データI/O処理）次に、前述のデータI/O処理を図7のフローチャートを参照して説明する。なお、ここではデータI/O処理のうち、本発明に直接関係するデータライトおよびデータリード処理についてのみ説明する。

【0047】本デバイスドライバのメイン処理または、PCカード暗号化設定処理やPCカード暗号化設定解除処理より本処理がコールされると、データI/O処理部1 b 5にて、PCカードがデータI/O処理が可能な状態であるかを再度PCカード内のアトリビュートメモリ内のデータを取得して確認する（ステップ7 a）。その結果、PCカードが認識可能なカードでなかったり、未装着であった場合には、入出力処理部1 b 3を介してその旨をユーザにアナウンスし、処理をメイン処理に戻す（ステップ7 b、7 c）。

【0048】PCカードがデータI/O処理可能状態であった場合には、コール時に受け取ったデータI/Oリクエストの内容より、各処理に分岐して処理が行われる。データI/Oリクエストがデータライトである場合、PCカード内のアトリビュートメモリ1 d 2内のパスワードデータ3 eまたはメモリ内にキーデータが存在するかを判別し、存在する場合にはキーデータを使用してデータを暗号化し（存在しない場合には直接）、コントローラ1 d 3、アトリビュートメモリ内データおよびブロック管理情報データを介してコモンメモリ1 d 1にデータを格納し、ステータス値をセットした後、メイン処理に処理を戻す（ステップ7 d～7 h）。

【0049】また、データI/Oリクエストがデータリードである場合は、コントローラ1 d 3、アトリビュートメモリ内データおよびブロック管理情報データを介してコモンメモリ1 d 1のデータを取得し、PCカード内のアトリビュートメモリ1 d 2内のパスワード3 eまたはメモリ内にキーデータが存在するかを判別し、存在する場合にはキーデータを使用してデータを復号化（存在しない場合には直接）し、ステータス値をセットした後、メイン処理に処理を戻す（ステップ7 i～7 m）。

【0050】以上のように、この実施形態においては、PCカード1 dを暗号カードとして使用する暗号化要求がユーザから発行されると、PCカード1 dの暗号化および復号化処理のためのキーデータ生成に用いるパスワードの入力がユーザに促される。そしてユーザから入力されたパスワードをPCカード1 dに格納すると共に、そのデータを利用してキーデータを生成し、そのキーデータをユーザに提示する。このようにして、PCカード1 dには、キーデータ生成に使用したパスワードだけが格納され、キーデータはデバイスドライバ内部で保持管理される。この後、生成したキーデータに基づいて、装

12

着されたPCカード1 dに既に格納されているデータの暗号化処理、およびその暗号化データをPCカード1 dに再格納する処理が行われ、これによって、既にデータが格納されている使用中のPCカード1 dに対してもその暗号化が行われる。

【0051】また、暗号化されたPCカード1 dが計算機システムに装着されたときは、アクセス権チェックが行われる。このアクセス権チェックでは、ユーザにパスワードではなく、キーデータを入力させ、それが、PC 10 カード1 dから読み出したパスワードから生成したキーデータと比較される。そして、アクセス権を有すると判定された場合には、データ書き込み／読み出し要求に応じてライトデータの暗号化およびその暗号化データの書き込み、または暗号化データの読み出しおよびその復号化を行う。したがって、使用中のPCカード1 dに対してもその媒体単位で秘匿性の高い暗号化処理を容易に行うことができる。

【0052】また、記憶媒体には実際にデータ暗号化および復号化の際に使用されるキーデータを格納しておくのではなく、あくまでもそのキーデータを生成するための元となるパスワードのみが格納されているので、第三者が記憶媒体内のデータを単純に解析しただけでは秘匿を解くことはできない。よって、個人単位で携帯され、且つ計算機システムに着脱自在に装着して使用されるという特徴を持つ可搬型記憶媒体のセキュリティー保持に適したアクセス制御を実現できる。

【0053】なお、ユーザに対するPCカードへの秘匿（暗号）化設定についての選択や、パスワードあるいは暗号化／復号化キーデータの入力を促す際のアナウンス手段として、本実施形態では計算機システム本体の表示装置を使用するように述べたが、図示しない計算機システム本体の音声出力装置により行う音声でのアナウンスなどであっても良い。また、表示形態としては、GUIを考慮したものであっても良い。また、データの暗号化および復号化処理として、本実施形態では具体的にその方式について述べなかったが、この方式については秘密鍵暗号方式や公開鍵暗号方式であっても良い。また、アクセス権をチェックする際に、キーデータが一致するまでのリトライ回数を複数回設けても良い。さらに、PC 30 カード内に格納されるパスワードデータについて、本実施形態では、PCカード内のアトリビュートメモリ内に格納するように述べたが、コモンメモリ内であっても良い。暗号化するデータについてもPCカード全体であっても良いし、ディレクトリやファイル単位で行っても良い。

【0054】また、本発明のデータの秘匿（暗号）化設定および秘匿化設定解除によるデータI/O制御方法については、PCカードのみでなく、シリコンディスクやミニディスク、DVDなどの可搬型記憶媒体全てに応用可能な技術である。特に、秘匿化の設定および設定解除

を記憶媒体の計算機システム本体への装着時に行うようすることにより、ユーザに負担をかけることなく行うことができるため、今後、個人情報のセキュリティが強化する傾向にある事から、本発明は有効である。

#### 【0055】

【発明の効果】以上説明したように、この発明によれば、PCカードなどの可搬型記憶媒体に既に格納されているデータを暗号化して再格納する処理を備えることにより、使用中の可搬型記憶媒体に対しても暗号化の設定が可能となり、様々な小型携帯機器で使用され、今後益々個人レベルでの使用頻度が増加するPCカードなどの秘匿性を向上させることができる。また、可搬型記憶媒体の計算機システム本体への装着時に暗号化されたカードであるか否かを判別し、暗号化されたカードの場合はアクセス権チェック処理を行うことにより、ディレクトリやファイル単位でなくカード単位でのデータの暗号化を実現し、ユーザの操作に負担をかけることなくすることができる。さらに、暗号化解除処理を新たに追加したことにより、データ処理本体に可搬型記憶媒体を装着し、その記憶媒体に対するアクセス権チェックステップにてアクセス権を取得した時点で、暗号化されたPCカードを通常の状態に戻すことを実現することができる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】この発明の一実施形態に係るアクセス制御方法

が適用される計算機システムの構成を示すブロック図。

【図2】同実施形態の計算機システムで使用されるPCカードのデータ管理構造を説明するための図。

【図3】同実施形態の計算機システムで使用されるPCカードのアトリビュートメモリのデータ構造を説明するための図。

【図4】同実施形態の計算機システムにおけるアクセス制御処理の流れを説明するフローチャート。

【図5】同実施形態の計算機システムにおけるPCカード暗号化設定処理の流れを説明するフローチャート。

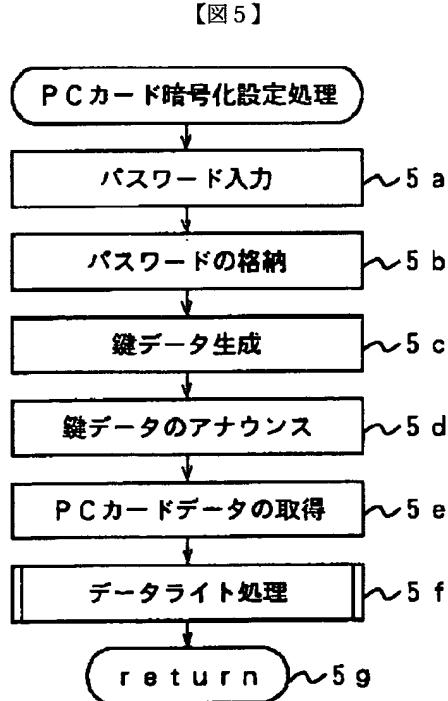
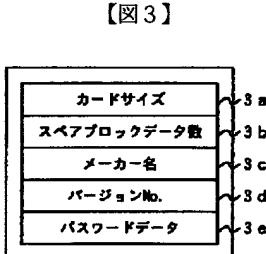
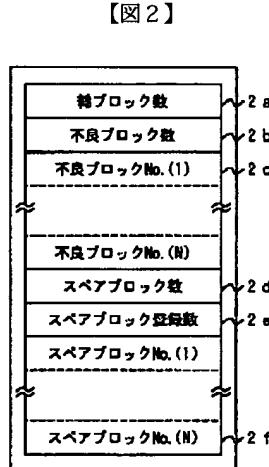
【図6】同実施形態の計算機システムにおけるPCカード暗号化設定解除処理の流れを説明するフローチャート。

【図7】同実施形態の計算機システムにおけるデータI/O処理の流れを説明するフローチャート。

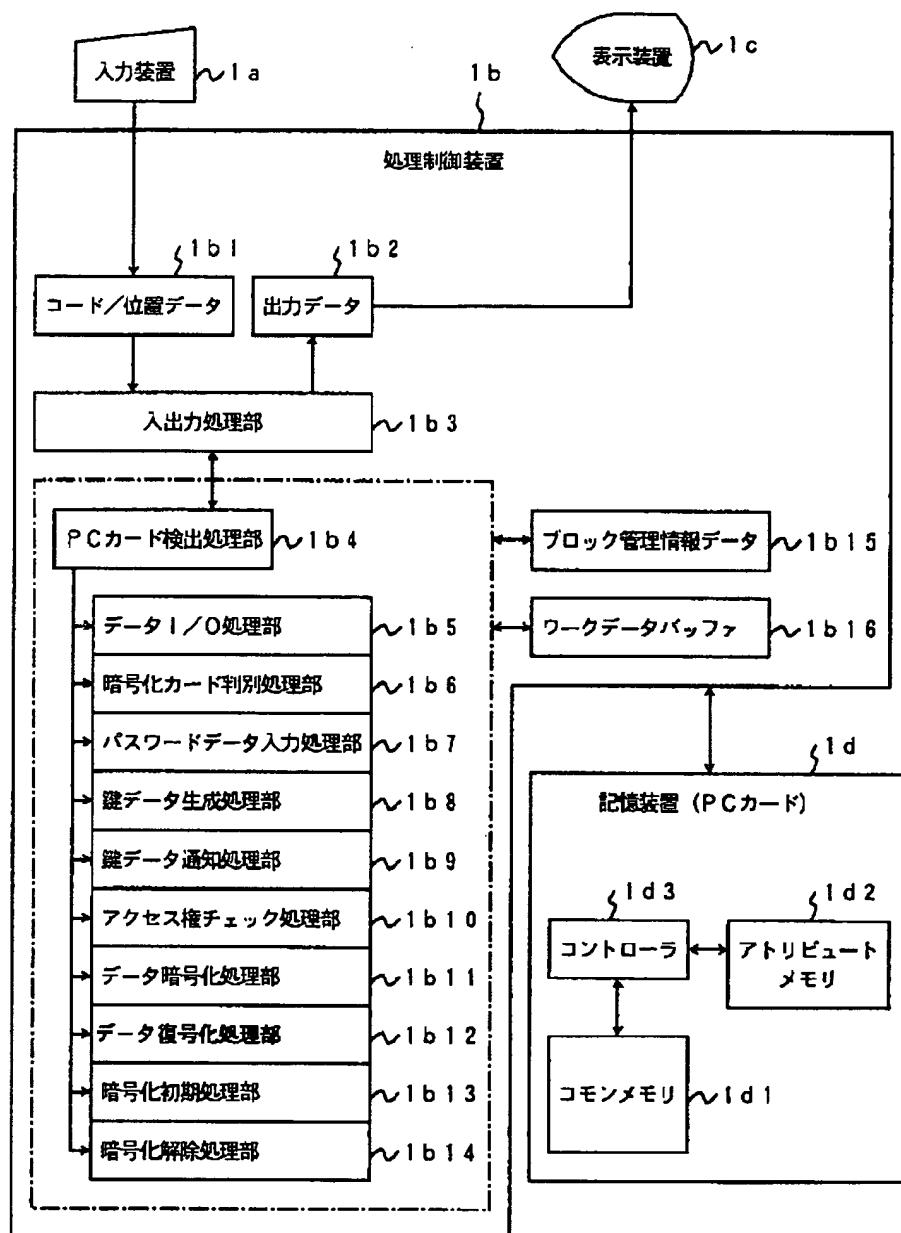
#### 【符号の説明】

1 b …処理制御装置、1 d …PCカード、1 b 4 …PCカード検出処理部、1 b 5 …データI/O処理部、1 b 6 …暗号化カード判別処理部、1 b 7 …パスワードデータ入力処理部、1 b 8 …鍵データ生成処理部、1 b 9 …鍵データ通知処理部、1 b 10 …アクセス権チェック処理部、1 b 11 …データ暗号化処理部、1 b 12 …データ復号化処理部、1 b 13 …暗号化初期処理部、1 b 14 …暗号化解除処理部。

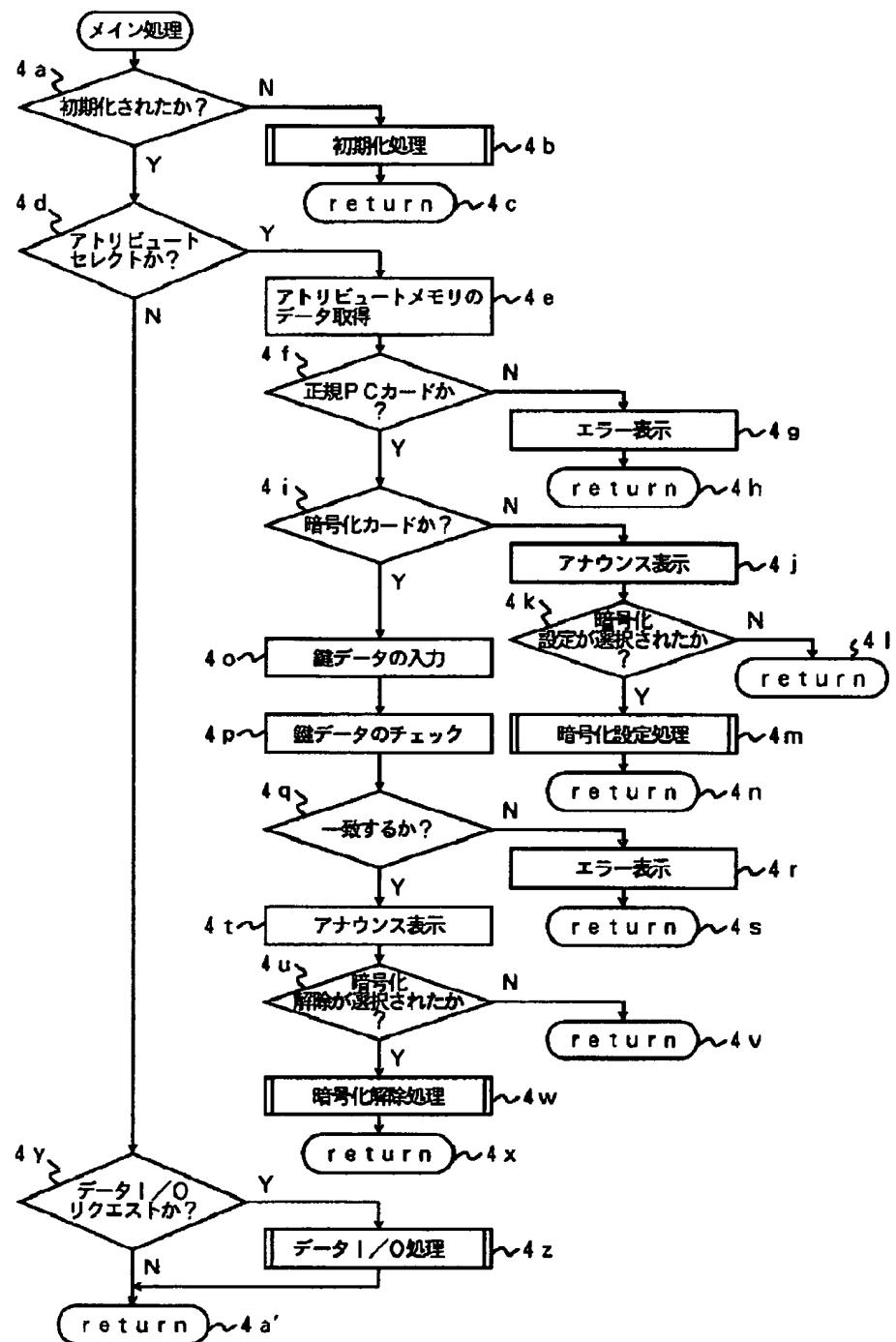
20



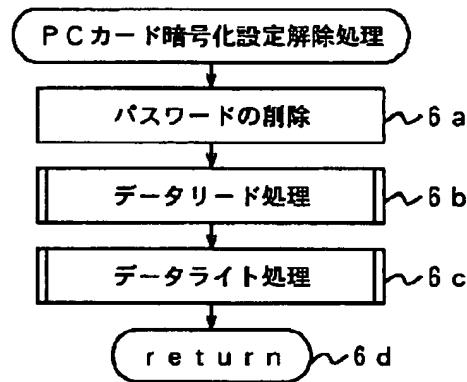
【図1】



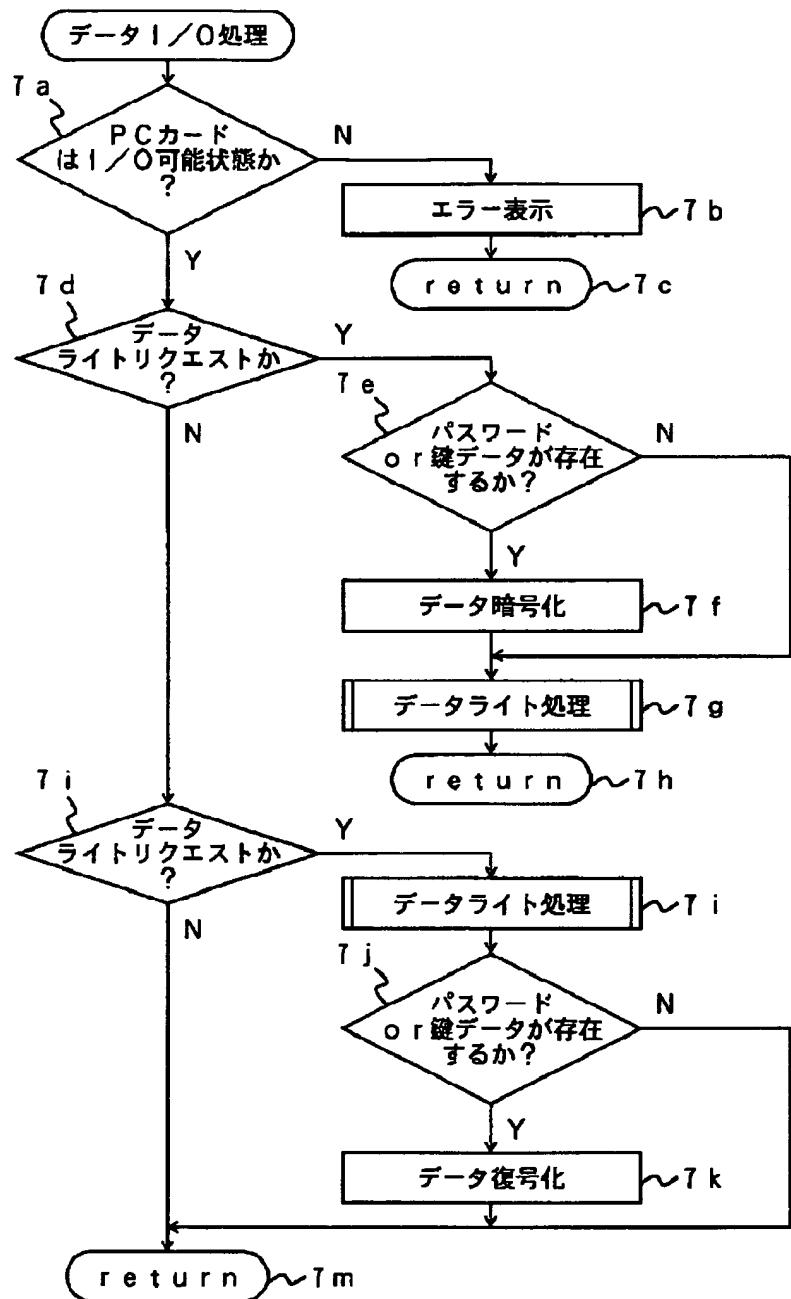
【図4】



【図6】



【図7】



# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number : 08-249238

(43)Date of publication of application : 27.09.1996

(51)Int.Cl.

G06F 12/14  
G06F 3/06

(21)Application number : 07-048649

(71)Applicant : SANYO ELECTRIC CO LTD

(22)Date of filing : 08.03.1995

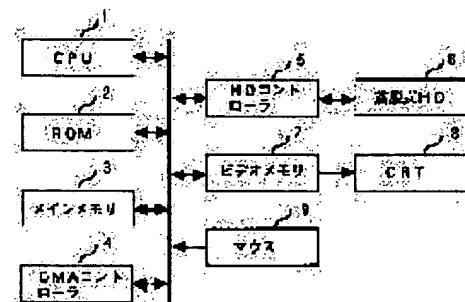
(72)Inventor : MASAOKA NOBUHIRO

## (54) SECURITY MAINTAINING METHOD FOR ATTACHABLE AND DETACHABLE STORAGE MEDIUM

### (57)Abstract:

PURPOSE: To surely maintain the security of an external storage medium without damaging efficiency at the time of a normal operation by storing information without ciphering it at the time of normal use and ciphering the information at the time of ejecting an attachable and detachable storage medium to store the information.

CONSTITUTION: At the time of taking out an attachable and detachable hard disk (HD) 6, a CPU 1 checks whether or not a security folder is present in the HD 6. When the security folder is present, the presence of the data which are not ciphered in it is checked. When the data which are not ciphered are present, the CPU 1 instructs an HD controller 5 to read them. The data read from the attachable and detachable HD 6 are ciphered by the CPU 1 and stored in a main memory 3. Thereafter, the CPU 1 instructs the HD controller 5 and a DMA controller 4 to store the ciphered data to the attachable and detachable HD 6.



### LEGAL STATUS

[Date of request for examination] 31.10.2000

[Date of sending the examiner's decision of rejection] 11.01.2005

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

(19)日本国特許庁 (J P)

## (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開平8-249238

(43)公開日 平成8年(1996)9月27日

(51)Int.Cl. <sup>6</sup> G 0 6 F 12/14 3/06	識別記号 3 2 0 3 0 4	府内整理番号 F I G 0 6 F 12/14 3/06	技術表示箇所 3 2 0 B 3 0 4 M
---	------------------------	--	------------------------------

審査請求 未請求 請求項の数4 OL (全6頁)

(21)出願番号 特願平7-48649  
(22)出願日 平成7年(1995)3月8日

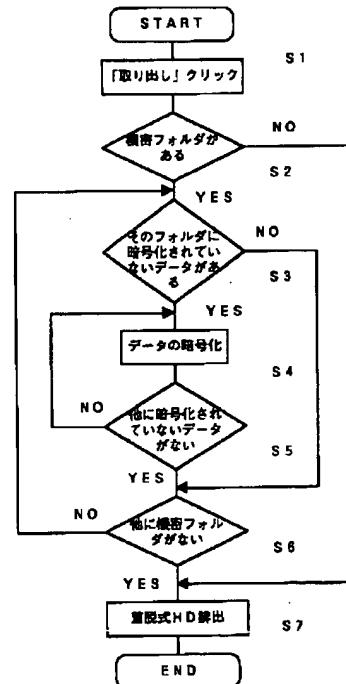
(71)出願人 000001889  
三洋電機株式会社  
大阪府守口市京阪本通2丁目5番5号  
(72)発明者 正岡 伸博  
大阪府守口市京阪本通2丁目5番5号 三  
洋電機株式会社内  
(74)代理人 弁理士 岡田 敬

(54)【発明の名称】 着脱可能な記憶メディアの機密保持方法

### (57)【要約】

【目的】 着脱可能な記憶メディアに記憶する情報を暗号化し機密保持を行う方法に於て、通常の作業時の効率を損なうことなく、記憶メディアに暗号化した情報を記憶し、機密を保持することを目的とする。

【構成】 着脱可能な記憶メディアに於て、暗号化すべき情報を記憶する機密フォルダを指定しておき、前記記憶メディアの排出が指示された場合、これに連動して機密フォルダの中に暗号化されずに記憶されている全ての情報を暗号化して前記記憶メディアに再記憶する。そして、前記記憶メディアの全ての機密フォルダに対して同様の処理を行い、暗号化されていない情報がなくなれば、前記記憶メディアを排出する。



## 【特許請求の範囲】

【請求項1】 機器本体に対して着脱可能な記憶メディアに、暗号化した情報を記憶する機密保持方法において、

情報を暗号化することなく前記記憶メディアに記憶し、前記記憶メディアの排出操作に連動して、前記記憶メディアに暗号化されずに記憶されている情報を暗号化して前記記憶メディアに再記憶し、前記記憶メディアを排出することを特徴とする着脱可能な記憶メディアの機密保持方法。

【請求項2】 前記記憶メディアの排出操作に連動して、前記記憶メディアに暗号化されずに記憶されている情報の暗号化と前記記憶メディアへの記憶が全て終了した後、前記記憶メディアを排出することを特徴とする請求項1の着脱可能な記憶メディアの機密保持方法。

【請求項3】 前記暗号化は、前記情報の一部分に為されることを特徴とする請求項1の着脱可能な記憶メディアの機密保持方法。

【請求項4】 前記情報は複数の区分情報より成り、前記暗号化は、各区分情報を単位として、選択的に為されることを特徴とする請求項1の着脱可能な記憶メディアの機密保持方法。

## 【発明の詳細な説明】

## 【0001】

【産業上の利用分野】 本発明は、着脱可能な記憶メディアを扱う情報処理装置の機密保持方法に関するものである。

## 【0002】

【従来の技術】 フロッピーディスクや光ディスク等の着脱可能な記憶メディアは、持ち運びができるため、容易にメディアを複製することができる。そして複製されたメディアに記憶されている情報を他の読み取り装置によって読み出されることにより、機密を保てなくなる。

【0003】 このため、着脱可能な記憶メディアの機密保持を行う方法として、特開昭64-64713公報に示すように、外部機器から入力された平文データを暗号回路で暗号化した後着脱式可換媒体に書き込み、読み出し時には、着脱式可換媒体から読み出された暗号化データを平文化回路により平文化し、外部機器に送出する磁気ディスクシステムが提案されている。

## 【0004】

【発明が解決しようとする課題】 しかし、前述する従来技術では、必ずデータを暗号化して記録し、読み出しに際しては必ず復号化をしなければならなかった。従って、記憶メディアが装着されている状態でデータを作成する場合に、記録と再生を繰り返しても、記録に際しては暗号化処理が、また再生に際しては復号化処理が必要となり、データの記録動作と再生動作が緩慢になった。

【0005】 そこで本発明は、着脱可能な記憶メディアに記憶する情報を暗号化し機密保持を行う方法において、通常の作業時の効率を損なうことなく、記憶メディアに暗号化した情報を記憶することにより、機密保持を実現することを目的とする。

## 【0006】

【課題を解決するための手段】 本発明は、機器本体に対して着脱可能な記憶メディアに、暗号化した情報を記憶する機密保持方法において、情報を暗号化することなく前記記憶メディアに記憶し、前記記憶メディアの排出操作に連動して、前記記憶メディアに暗号化されずに記憶されている情報を暗号化して前記記憶メディアに再記憶し、前記記憶メディアを排出することを特徴とする。

【0007】 更に本発明は、前記記憶メディアの排出操作に連動して、前記記憶メディアに暗号化されずに記憶されている情報の暗号化と前記記憶メディアへの記憶が全て終了した後、前記記憶メディアを排出することを特徴とする。更に本発明は、前記情報の一部分を暗号化することを特徴とする。更に本発明は、複数の区分情報より成る前記情報の暗号化に際し、記憶すべき各区分情報を単位として、選択的に暗号化することを特徴とする。

## 【0008】

【作用】 本発明では、情報を暗号化することなく前記記憶メディアに記憶し、前記記憶メディアの排出操作に連動して、前記記憶メディアに暗号化されずに記憶されている情報を暗号化して前記記憶メディアに再記憶し、前記記憶メディアを排出する。

【0009】 更に本発明では、前記記憶メディアの排出操作に連動して、前記記憶メディアに暗号化されずに記憶されている情報の暗号化と前記記憶メディアへの記憶が全て終了した後、前記記憶メディアを排出する。更に本発明では、前記情報の一部分を暗号化する。更に本発明では、複数の区分情報より成る前記情報を、記憶すべき各区分情報を単位として、選択的に暗号化する。

## 【0010】

【実施例】 本発明の実施例について図面を参照しながら説明する。図1は本発明の機密保持方法を用いた情報処理装置の一実施例のブロック図である。図1に於て、着脱式ハードディスク6（以下着脱式HDと称す）には、通常のデータや暗号化されたデータ、データを編集するためのプログラム（アプリケーションソフトウェア）等が記憶される。ハードディスクコントローラ5（以下H Dコントローラと称す）は着脱式HD6へのデータの入出力を制御する。CPU1は装置全体の制御と共にデータの暗号化／復号化を行う。暗号化方式には、データの排他的論理和をとる方法やDES型暗号化等あるが、機密性に応じた暗号化方式を採用すればよい。ROM2には、CPU1が装置を制御するためのプログラムや、暗号化／復号化プログラムが格納されている。暗号化／復号化プログラムは、着脱式HD6に記憶されてもよい。メインメモリ3は、CPU1が処理を行うために使用するメモリで、DMAコントローラ4は、メインメモ

リ3とHDコントローラ5との間のデータ転送を高速に行う。CRT8は表示装置で、ビデオメモリ7に記憶されているデータを表示する。マウス9は、操作者の指示をCPU1に伝えるもので、ジョイスティック等の他のポインティングデバイスで構成されてもよい。

【0011】次に、着脱式HD6に記憶されるデータ構成について説明する。図2に示すように、着脱式HD6にはそれぞれ異なった名称が付されているフォルダが存在する。この中でフォルダ2には「秘」印が付いており、これはフォルダ2が機密データを格納するフォルダであることを示す。この機密フォルダのデータに於て、暗号化されていないデータは、着脱式HD6の排出時に暗号化され再記憶される。図3にフォルダ2の内容の一例を示す。各データを示すアイコンに於て、「暗号」印が付いているデータは暗号化されていることを示している。

【0012】前述の構成からなる情報処理装置に於て、機密フォルダを指定する方法について説明する。図4にCRT8に表示される画面の一例を示す。画面上部には処理を選択するためのメニューがあり、フォルダを示すアイコンがその下に配置される。また、マウス9の動きに対応して移動するマウスカーソルが矢印として表示される。例えば、フォルダ1を機密フォルダに指定するには、まずマウスカーソルをフォルダ1のアイコン上に移動させ、クリックする。図5に示すように、指定されたフォルダアイコンは、黒く表示される。この状態でマウスカーソルをメニューの中の機密指定コマンドである「秘」の所へ移動し、クリックすると、図6に示すように「秘」印がアイコンに表示される。これにより、着脱式HD6の排出時に、フォルダ1のデータ（請求項4の「区分情報」に相当）は暗号化され、再記憶される。操作者は、着脱式HD6の排出時に暗号化したいデータを、このフォルダに記憶しておく。

【0013】次に着脱式HD6の排出時の動作について図7のフローチャートを参照しつつ説明する。まず、メニューの「取り出し」にマウスカーソルを移動しクリックすると（ステップS1）、CPU1は着脱式HD6の中に機密フォルダがあるかどうかチェックする（ステップS2）。機密フォルダがある場合には、その中にまだ暗号化されていないデータがあるかチェックする（ステップS3）。暗号化されていないデータがあれば、CPU1はこれを読み出すようHDコントローラ5に指示する。HDコントローラ5により着脱式HD6から読み出されたデータは、CPU1により暗号化され（ステップS4）、メインメモリ3に記憶される。その後、CPU1は暗号化したデータを着脱式HD6に記憶するよう、HDコントローラ5とDMAコントローラ4に指示する。HDコントローラ5は、DMAコントローラ4によりメインメモリ3から読み出された暗号化データを着脱式HD6に書き込み、元のデータと置き換える。CPU

1は、他に暗号化されていないデータがあるかチェックし（ステップS5）、そのフォルダ中の全データを暗号化する。そして、同様の方法で全ての機密フォルダをチェックし（ステップS6）、暗号化されていないデータがなくなれば、着脱式HD6を排出する（ステップS7）。

【0014】次に、簡易的な暗号化処理により、高速に暗号化を行い着脱式HD6を取り出す場合について説明する。データは、着脱式HD6に記憶される場合、データ

10 本体部とそれを管理するデータ管理部（請求項3の「情報の一部分」に相当）に分けて記憶するのが一般的である。このデータ管理部のみを暗号化することにより、データの内容を機密化することができる。操作者がメニューの「高速取り出し」を「取り出し」の代わりに指定すると、CPU1は各データのデータ管理部のみを暗号化し着脱式HD6に再記憶する。この方法により、データを全て暗号化する場合に比べ高速に暗号化処理を行うことができる。

【0015】また、操作者が着脱式HD6の取り出しを20 指示し、暗号化等の処理を進めている途中で緊急に着脱式HD6を取り出したい場合がある。このとき操作者は、メニューの「強制取り出し」をクリックする。CPU1は現在暗号化を行っているデータに対する暗号化処理を中断し、着脱式HD6を排出する。また、「強制取り出し」指示以降、処理を中断せずに前述の簡易的な暗号化処理を行うようにしてもよい。

【0016】次に暗号化されたデータを読み出す際の動作について説明する。操作者が、アプリケーションソフトウェアによりデータを変更する場合、まず着脱式HD30 6から暗号化データを読み出し、CPU1で復号化する。そして内容の変更を行った後、変更されたデータを暗号化せずに着脱式HD6に記憶し、元のデータと置き換える。また、CPU1で復号化したデータを着脱式HD6の元のデータと置き換えた後、修正を行ってもよい。これ以降、操作者がデータの修正や追加等を行う場合についても復号化されたデータはそのまま記憶され、着脱式HD6が排出されるまで暗号化されない。

【0017】尚、実施例では、着脱可能な記憶媒体として着脱式HD6を例としたが、光ディスクや磁気テープ、あるいはフロッピーディスク等、他の着脱可能な記憶媒体でもよい。また、実施例では、暗号化すべきデータをフォルダ単位で指定したが、データ単位で指定してもよいし、全データを暗号化するようにしてもよい。

【0018】更に、暗号化／復号化処理はCPU1が行うものとしたが、これを専用の回路で実施してもよいことはいうまでもない。

【0019】

【発明の効果】以上の説明から明らかなように、本発明によれば、通常の使用時には情報を暗号化せずに記憶し、情報を記憶すべき着脱可能な記憶メディアを排出す

る時点で、情報を暗号化し記憶する。従って、通常の使用時に情報を読み出したり書き込む場合に暗号化／復号化する必要がなく、効率的に作業することができる。また、排出された記憶メディアには暗号化された情報が記憶されることになり、機密を保持することができる。

【0020】また本発明によれば、記憶メディアに暗号化されずに記憶されている情報の暗号化と再記憶が全て終了した後、記憶メディアを排出するので、他のユーザに排出されたメディアから情報を読み取られることを防止することができる。また本発明によれば、情報の一部を暗号化することにより、暗号化処理を高速に行うことができる。

【0021】また本発明によれば、暗号化すべき区分情報を選択できるため、機密性の高い区分情報のみ暗号化して記憶し、他の区分情報はそのまま記憶することにより、記憶メディアの排出時にかかる時間を短縮することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施例における情報処理装置の機能ブロック図である。

【図2】本発明の一実施例における着脱式HDのデータ

構成の一例のイメージ図である。

【図3】本発明の一実施例における着脱式HDのフォルダ中のデータ構成の一例のイメージ図である。

【図4】本発明の一実施例におけるフォルダ指定時の画面の表示例である。

【図5】本発明の一実施例におけるフォルダ指定後の画面の表示例である。

【図6】本発明の一実施例における機密フォルダ指定後の画面の表示例である。

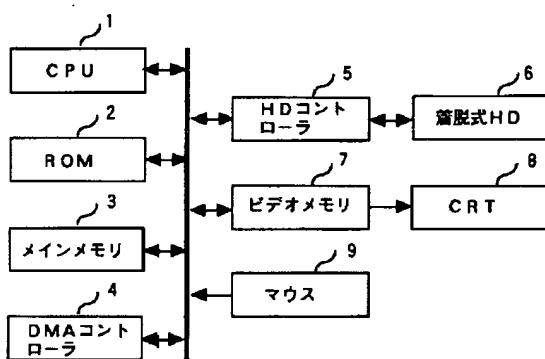
【図7】本発明の一実施例における動作の流れを示すフローチャートである。

【符号の説明】

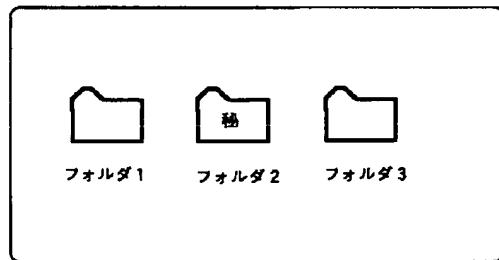
1	C P U
2	R O M
3	メインメモリ
4	D M A コントローラ
5	HDコントローラ
6	着脱式HD
7	ビデオメモリ
8	C R T
9	マウス

20

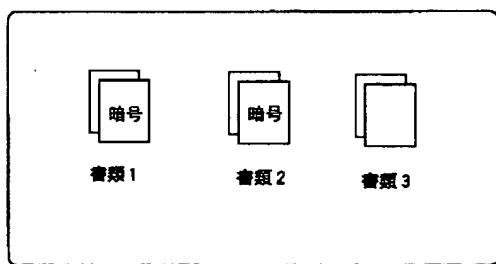
【図1】



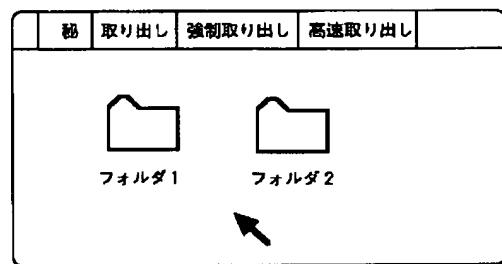
【図2】



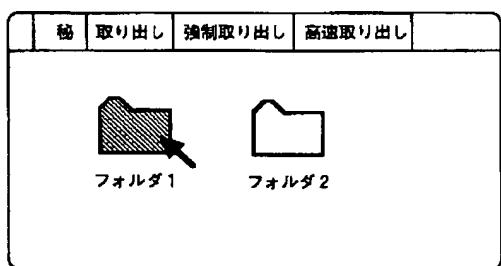
【図3】



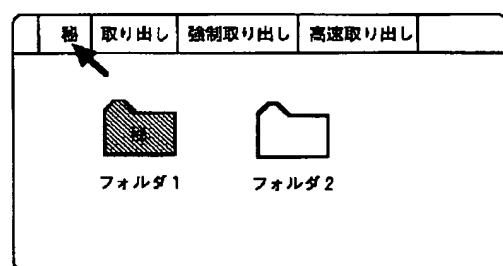
【図4】



【図5】



【図6】



【図7】

